(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-181843 (P2000-181843A)

(43)公開日 平成12年6月30日(2000.6.30)

(51) Int.Cl.7		識別記号	FΙ			テーマコード(参考)
G06F	13/00	3 5 4	G06F	13/00	354D	5B089
H04L	12/54		H04L	11/20	101B	5 K 0 3 0
	12/58					9 A 0 0 1

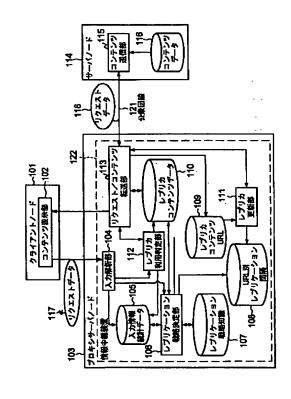
		番食前次	未請求 請求項の数10 〇L (全 19 貝)
(21)出願番号	特願平10-361124	(71)出願人	000003078
/ററ) ഡ്ജ്	Wr810#19#19# /1009 10 10\		株式会社東芝
(22)出願日	平成10年12月18日(1998.12.18)	(200)	神奈川県川崎市幸区堀川町72番地
		(72)発明者	松本一茂
			東京都府中市東芝町1番地 株式会社東芝
			府中工場内
		(72)発明者	長谷川 義朗
			東京都府中市東芝町1番地 株式会社東芝
			府中工場内
		(74)代理人	
		(12) (4:25)	弁理士 鈴江 武彦 (外6名)
	·		开座工 阿征 成多 UNU石)
			最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 情報中継装置及び記憶媒体

(57)【要約】

【課題】 本発明は、オリジナルコンテンツの更新頻度 が高く、さらにクライアントから不特定多数のサーバへ の情報提供要求が出力される場合において、その平均レ スポンスタイムを向上させることができる。

【解決手段】 ネットワーク121上に配置され、クライ アント計算機からのデータ提供要求をサーバ計算機へ転 送し、サーバ計算機からの提供データをクライアント計 算機へ転送する中継機能を有する情報中継装置122にお いて、クライアント計算機から過去にデータ提供要求さ れたサーバ計算機上のデータについて、データ提供要求 と非同期に、その要求データを複製し保持するレプリケ ーション手段113,110,109,111,108と、クライアント計 算機からデータ提供要求されたとき、レプリケーション 手段が保持する複製データ110をクライアント計算機に 返す複製返却手段113とを備えた情報中継装置。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 情報提供者となるサーバ計算機と情報利 用者となるクライアント計算機の間を繋ぐネットワーク 上に配置され、クライアント計算機からのデータ提供要 求をサーバ計算機へ転送し、サーバ計算機からの提供デ ータをクライアント計算機へ転送する中継機能を有する 情報中継装置において、

前記クライアント計算機から過去にデータ提供要求され たサーバ計算機上のデータについて、データ提供要求と ション手段と、

前記クライアント計算機からデータ提供要求されたと き、前記レプリケーション手段が保持する複製データを 前記クライアント計算機に返す複製返却手段とを備えた ことを特徴とする情報中継装置。

【請求項2】 前記レプリケーション手段は、設定され た時間間隔で複製データを最新状態に更新することを特 徴とする請求項1記載の情報中継装置。

【請求項3】 複数の複製データについての各々の更新 時間間隔を、各データに対するクライアント計算機から のデータ提供要求の頻度に基づいて変更するレプリケー ション間隔決定手段を備えたことを特徴とする請求項2 記載の情報中継装置。

【請求項4】 複数の複製データについての各々の更新 時間間隔を、各データに関するサーバ計算機上でのデー タ変更頻度に基づいて変更するレプリケーション間隔決 定手段を備えたことを特徴とする請求項2又は3記載の 情報中継装置。

【請求項5】 前記データ提供要求を受けた場合に、前 記レプリケーション手段が保持する複製データが有効期 限内のものであるか否かを判断するレプリカ利用判定手 段を備え、

前記レプリケーション手段は、前記レプリカ利用判定手 段により複製データが有効期限外と判定された場合に は、サーバ計算機に複製データに対応したデータの属性 情報を問い合わせ、その属性情報から該当データがサー バ計算機上で更新されていると判断したときには、サー バ計算機からデータを取得し直すとともに、その取得デ ータを前記中継機能に引き渡すことを特徴とする請求項 1乃至4のうち何れか1項記載の情報中継装置。

【請求項6】 前記サーバ計算機は、提供用のデータに 変更が起きた場合、データ提供登録されたデータについ てその登録を行ったデータ提供対象に、更新後のデータ を送信するものである場合に、

前記レプリケーション手段は、クライアント計算機から 複製データを保持していないデータについてのデータ提 供要求を受けると、前記サーバ計算機に、要求されたデ ータをデータ提供するよう登録することを特徴とする請 求項1記載の情報中継装置。

データとともにその複製データについてのアクセス制限 情報を取得し保持するとともに、

前記複製返却手段は、前記アクセス制限情報に基づき、 アクセス許可されるクライアントからのデータ提供要求 にのみ複製データを返すことを特徴とする請求項1乃至 6のうち何れか1項記載の情報中継装置。

【請求項8】 情報提供者となるサーバ計算機と情報利 用者となるクライアント計算機の間を繋ぐネットワーク 上に配置され、クライアント計算機からのデータ提供要 非同期に、その要求データを複製し保持するレプリケー 10 求をサーバ計算機へ転送し、サーバ計算機からの提供デ ータをクライアント計算機へ転送する中継機能を有する 情報中継装置を制御するプログラムであって、

コンピュータに、

前記クライアント計算機から過去にデータ提供要求され たサーバ計算機上のデータについて、データ提供要求と 非同期に、その要求データを複製させ保持させるレプリ ケーション手段と、

前記クライアント計算機からデータ提供要求されたと き、前記レプリケーション手段が保持させる複製データ を前記クライアント計算機に返させる複製返却手段とと 有するプログラムを記憶したコンピュータ読み取り可能 な記憶媒体。

前記レプリケーション手段は、設定され 【請求項9】 た時間間隔で複製データを最新状態に更新させることを 特徴とする請求項8記載の記憶媒体。

【請求項10】 前記サーバ計算機は、提供用のデータ に変更が起きた場合、データ提供登録されたデータにつ いてその登録を行ったデータ提供対象に、更新後のデー タを送信するものである場合に、

前記レプリケーション手段は、クライアント計算機から 30 複製データを保持していないデータについてのデータ提 供要求を受けると、前記サーバ計算機に、要求されたデ ータをデータ提供するよう登録させることを特徴とする 請求項8記載の記憶媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】この発明は情報中継装置及び 記憶媒体、更に詳しくは、ネットワーク上のサーバ計算 機で生成される情報について、これを参照するクライア ント計算機と間にあって両者の情報授受を中継する情報 40 中継装置及び記憶媒体に関する。

[0002]

【従来の技術】WWW (World Wide We b) & FTP (File Transfer Prot ocol)サービスに代表される分散計算機システムで は、一塊の情報(以下、コンテンツと呼ぶ)を特定する ユニークな識別文字列がURLという形でコンテンツ毎 に関連付けられている。クライアントシステム(以下、 クライアントという) からはURLを指定することでサ 【請求項7】 前記レプリケーション手段は、前記複製 50 ーバシステム(以下、サーバという)からコンテンツを

引き出すことができる。

【0003】このようなシステムを利用する際、クライ アントとサーバの間にプロキシ(Proxy)サーバと 呼ばれる情報中継装置を介在させる場合がある。プロキ シサーバはいくつかの機能を持つが、その1つにキャッ シング機能がある。

【0004】このキャッシング機能を利用することによ り、クライアントが一度参照したコンテンツがプロキシ サーバを通過する際にそのキャッシュエリアに格納され びそのコンテンツを見たいという要求が出されたとき、 キャッシュ内のデータを返すためプロキシサーバとサー バ間のネットワークデータ転送を省くことができ、クラ イアントの要求に高速に答えることができる。

【0005】現在実現されている一般的なキャッシング プロキシサーバの動作は以下のようになる。ここではW WWの例を示す。

【0006】1. クライアントからの表示要求を受け、 キャッシュエリアを調べる。

【0007】2. キャッシュエリアにクライアントから 20 要求されたコンテンツの複製が存在する場合には、複製 が有効期限内であればそれを返す。有効期限は、サーバ からコンテンツを取得する際に一緒に送られてくる。

【0008】3. 有効期限をすぎている場合、それが最 新のものかどうかを確認するため、オリジナルが置かれ ているWWWサーバに当該コンテンツの最終更新日時を 問い合わせる。

【0009】4. オリジナルの最終更新日時が複製の更 新日時と一致した場合は、キャッシュ内のコンテンツを クライアントに返す。

【0010】5. オリジナルの最終更新日時がキャッシ ュより新しい場合は、改めてオリジナルのコンテンツを ダウンロードし、クライアントに返すと共に、キャッシ ュを更新する。

【0011】以下、上記2または4の状況を「キャッシ ュがヒットした」と表現する。

【0012】ここで、クライアントからの情報提供要求 に対し、キャッシュがヒットするための条件を整理する と以下のようになる。

シュに存在する(以下、存在性という)。

【0014】・キャッシュに存在する当該コンテンツが サーバと同じものである(以下、最新性という)。

【0015】これらの条件の性質からして、キャッシュ 上の複製データに存在性と最新性の両条件が成り立った ときのみ、キャッシュがヒットすることになる。

【0016】一方、データベースのレプリケーションシ ステムやプッシュ (Push) テクノロジーと呼ばれる 技術では、あらかじめ設定したコンテンツに対し、サー つクライアントに変更が通知され、複製が最新状態に変 更される。

【0017】プロキシサーバのキャッシュ管理にプッシ ュ技術を利用することにより、あらかじめ設定されたU RLのコンテンツに対しては常に最新状態のものがキャ ッシュエリアに保持される。このため、一般的なプロキ シサーバよりもクライアントからの要求に対するキャッ シュのヒット確率が高くなり、クライアントから見た平 均レスポンス時間が短くなる効果がある。サーバ上のコ る。このデータキャッシュにより、クライアントから再 10 ンテンツが頻繁に更新される場合、この効果が顕著にな

> 【0018】また、厳密にいえばプッシュ技術とはいえ ないが、一般にプッシュ技術といわれているものにイン テリジェントプル(pull)と呼ばれる技術がある。 上記したプッシュ技術ではサーバ側から積極的にコンテ ンツを送るのに対し、このインテリジェントプルではク ライアント側から定期的にコンテンツを取得することで 見かけ上プッシュ技術を用いたのと同様な状態を実現し ようとする。

【0019】このインテリジェントプル技術をプロキシ サーバに適用した例として、米国Marimba社のC astanetがある。

【0020】Marimba社のCastanetはサ ーバ機能を持つトランスミッタとクライアント機能を持 つチューナから構成される。チューナはあらかじめチュ ーナ上で設定したURLのコンテンツがトランスミッタ 上で更新されたかを定期的にチェックし、更新があった コンテンツをダウンロードして、チューナ上の複製ファ イルを更新する。

30 【0021】ユーザからコンテンツの参照要求がある と、チューナ上の複製コンテンツを表示する。したがっ て、チューナをWWWブラウザのプロキシサーバとして 利用すると、高速なレスポンスが実現できる。この場 合、WWWブラウザからの参照要求が、チューナ上にキ ャッシュされているコンテンツなら複製が返され、そう でない場合はオリジナルのサーバからコンテンツをダウ ンロードする。

【0022】チューナにキャッシュされているコンテン ツは定期的に最新状態に更新されているため、一般的な 【0013】・要求されたURLのコンテンツがキャッ 40 プロキシサーバを利用する場合に比べ、キャッシュの最 新性が成立する確率が高くなる。

【0023】また、特開平10-21134には、2つ のプロキシのプロセスを用意しておき、1つ目のプロキ シのプロセスは通常のプロキシの機能を有し、2つ目の プロキシは1つ目のプロキシが生成するアクセスログに 記載されているURLを順にWebサーバにあるオリジ ナルから読み込んでキャッシュに記憶させる技術が記載 されている。つまり、プロキシのキャッシュにクライア ントが取得しようとしている目的のコンテンツが見つか バ上のコンテンツに内容更新が起こった時点で複製を持 50 らない場合、もしくは見つかっても有効期限が切れてい る場合はオリジナルを読み込んできて、目的のコンテン ツで、有効期限内のコンテンツを見つけた場合は、その ままクライアントに返すのである。

[0024]

【発明が解決しようとする課題】ところが、上述のキャ ッシングプロキシサーバのキャッシング機能を用いた場 合は、サーバに置かれているオリジナルコンテンツの内 容更新頻度が低い場合、キャッシングプロキシサーバの キャッシュ機能は有効に働く。しかし、オリジナルコン 立する確率は低くなるため、キャッシュのヒット率が下 がり、プロキシサーバがキャッシングする効果が低くな るという問題がある。

【0025】また、上記プッシュ技術やインテリジェン トプル技術を用いた場合においては、あらかじめ設定さ れたコンテンツしか複製が作られない。したがって、W WWのようにオリジナルコンテンツが不特定なシステム ではキャッシュの存在性が成立する確率が下がり、ヒッ ト率が低くなる問題がある。仮に、十分多くのコンテン ツをあらかじめプッシュ対象に設定することによって存 在性を向上させた場合、必要なキャッシュの大きさが大 きくなりすぎるという問題が発生し、現実的とはいえな い。

【0026】さらに、特開平10-21134記載の技 術では、コンテンツをキャッシュするタイミングが、1 つ目のプロキシのアクセスログが増加するタイミングで アクセスログに基づいて行われるため、クライアントか らのリクエストが無い限り、キャッシュの更新は行われ ず、有効期限内にオリジナルのコンテンツが変更されて いても、クライアントには新しいコンテンツをクライア ントが入手できない場合が生じうる。

【0027】本発明は、このような実情を考慮してなさ れたもので、オリジナルコンテンツの更新頻度が高く、 さらにクライアントから不特定多数のサーバへの情報提 供要求が出力される場合において、その平均レスポンス タイムを向上させることができる情報中継装置及び記憶 媒体を提供することを目的とする。

[0028]

【課題を解決するための手段】上記課題を解決するため に、請求項1に対応する発明は、情報提供者となるサー バ計算機と情報利用者となるクライアント計算機の間を 繋ぐネットワーク上に配置され、クライアント計算機か らのデータ提供要求をサーバ計算機へ転送し、サーバ計 算機からの提供データをクライアント計算機へ転送する 中継機能を有する情報中継装置についてなされたもので ある。

【0029】この情報中継装置においては、レプリケー ション手段により、クライアント計算機から過去にデー タ提供要求されたサーバ計算機上のデータについて、デ ータ提供要求と非同期に、その要求データが複製され保 50 変更されていない場合に、サーバ〜中継装置間で重複し

持される。

【0030】また、クライアント計算機からデータ提供 要求されたときには、複製返却手段によって、レプリケ ーション手段が保持する複製データがクライアント計算 機に返される。

6

【0031】本発明では、このようなに、データ提供要 求とは非同期な複製更新を行うことから、オリジナルコ ンテンツの更新頻度が高い場合でも適切な複製返却を可 能とすることができ、また、過去に要求されたデータに テンツの更新頻度が高い場合、キャッシュの最新性が成 10 ついて、複製を行うようにしているので、クライアント から不特定多数のサーバへの情報提供要求が出力される 場合にその平均レスポンスタイムを向上させることがで

> 【0032】次に、請求項2に対応する発明は、請求項 1 に対応する発明において、レプリケーション手段は、 設定された時間間隔で複製データを最新状態に更新す

> 【0033】したがって、より効率的に、複製データの 返却を行うことができる。

【0034】次に、請求項3に対応する発明は、請求項 2に対応する発明において、レプリケーション間隔決定 手段が設けられ、同間隔決定手段によって、複数の複製 データについての各々の更新時間間隔が、各データに対 するクライアント計算機からのデータ提供要求の頻度に 基づいて変更される。

【0035】したがって、データ要求頻度に応じて適切 な複製更新を行うことができる。

【0036】次に、請求項4に対応する発明は、請求項 2又は3に対応する発明において、レプリケーション間 隔決定手段によって、複数の複製データについての各々 の更新時間間隔が、各データに関するサーバ計算機上で のデータ変更頻度に基づいて変更される。

【0037】したがって、クライアントの要求のみなら ず、サーバ側での状況をも考慮した複製更新を行うこと ができる。

【0038】次に、請求項5に対応する発明は、請求項 1~4に対応する発明において、レプリカ利用判定手段 によって、データ提供要求を受けた場合に、レプリケー ション手段が保持する複製データが有効期限内のもので あるか否かが判断されるようになっている。

【0039】このレプリカ利用判定手段により複製デー タが有効期限外と判定された場合には、さらに、レプリ ケーション手段により、サーバ計算機に複製データに対 応したデータの属性情報が問い合わせられ、その属性情 報から該当データがサーバ計算機上で更新されていると 判断されたときに、サーバ計算機からデータが取得し直 されるとともに、その取得データが前記中継機能に引き 渡される。

【0040】したがって、実際にはサーバ側のデータが

てデータ送信されることを防止することができ、効率的 なデータ転送を行うことができる。

【0041】次に、請求項6に対応する発明は、請求項1に対応する発明において、サーバ計算機は、提供用のデータに変更が起きた場合、データ提供登録されたデータについてその登録を行ったデータ提供対象に、更新後のデータを送信するものである場合に情報中継装置に適用されるものである。なお、このサーバ計算機は例えばプッシュ技術が使用されたものである。

【0042】この場合に、レプリケーション手段は、クライアント計算機から複製データを保持していないデータについてのデータ提供要求を受けると、サーバ計算機に、要求されたデータをデータ提供するよう登録する。

【0043】したがって、情報中継装置からプッシュ技術等を用いたサーバ計算機にプッシュ対象データを登録するよう働きかけることで、請求項1の発明と同様な効果を奏することができる。

【0044】次に、請求項7に対応する発明は、請求項1に対応する発明において、レプリケーション手段によって、複製データとともにその複製データについてのア 20 クセス制限情報が取得され保持されるようになっている。

【0045】さらに、複製返却手段によって、アクセス制限情報に基づき、アクセス許可されるクライアントからのデータ提供要求にのみ複製データが返されるようになっている。

【0046】したがって、アクセス権限を有するクライアントに対してのみ、データ返却することが可能となる。

【0047】次に、請求項8に対応する発明は、請求項 30 1に対応する発明をコンピュータに実現させるプログラ ムを記録した記録媒体である。

【0048】この記録媒体から読み出されたプログラムにより制御されるコンピュータは、請求項1の情報中継装置として機能する。

【0049】次に、請求項9に対応する発明は、請求項2に対応する発明をコンピュータに実現させるプログラムを記録した記録媒体である。

【0050】この記録媒体から読み出されたプログラムにより制御されるコンピュータは、請求項2の情報中継 40 装置として機能する。

【0051】次に、請求項10に対応する発明は、請求項6に対応する発明をコンピュータに実現させるプログラムを記録した記録媒体である。

【0052】この記録媒体から読み出されたプログラムにより制御されるコンピュータは、請求項6の情報中継装置として機能する。

[0053]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態につい て説明する。 (発明の第1の実施の形態)図1は本発明の第1の実施 形態に係る情報中継装置を適用したプロキシサーバを含 むネットワークシステムの構成例を示すブロック図であ る。

8

【0054】このネットワークシステムは、公衆回線121を介して多数のサーバノード114やクライアントノード101が接続されてなるインターネットである。また、クライアントノード101はプロキシサーバノード103を介して公衆回線121に接続され、サーバノルド103に行うようになっている。このプロキシサーバ1下103に本実施形態の情報中継装置122が組み込まれている。

【0055】本実施形態では、各ノード101,103,114が接続されている場合について説明するが、ネットワークが介在することは発明の必須要件ではなく、例えばクライアントノード101と情報中継装置が同一のコンピュータ内のソフトウェアプロセスとして存在することも可能である。

【0056】また、図1では各ノード101,103, 114が1つしか記載されていないが、クライアントノード101及びサーバノード114は同一の構成を持つ 複数の装置が存在していてもよい。さらに、各ノード1 01,103,114は、通信機能を有する計算機システムからなり、そのCPUやメモリ等のハードウエア資源、並びに制御プログラム等のソフトウエア資源から図 1に示す種々の機能実現手段を構成する。また、図1においては機能実現に必要な各種のデータが示されているが、これらは図示しない各計算機内のメモリやハードディスク等の記憶手段(図示せず)に記憶されるものである

【0057】以下に、上記各要素の構成について説明する。

【0058】クライアントノード101には、WWWブラウザ等の情報表示機能を有するコンテンツ表示部102が設けられる。コンテンツ表示部102は、クライアントからサーバに向けてのコンテンツ取得リクエスト117を出力するとともに、サーバから送られてきたコンテンツを表示する。

0 【0059】次に、サーバノード114は、WWWサーバ等の情報発信機能を有するコンテンツ送信部115及びコンテンツデータ116を備えている。

【0060】コンテンツ送信部115は、クライアントもしくはプロキシサーバ103からのリクエスト117もしくは118を受けて、対応するコンテンツを送信する。

【0061】コンテンツデータ116は、クライアントもしくは情報中継装置からのリクエスト117もしくは118を受けて、コンテンツ送信部115から送信され50 るコンテンツの集合であり、図示しない記憶手段に格納

されている。また、個別のコンテンツを識別する I D (WWWの場合はURL) とコンテンツ内容実体との組で1つのコンテンツが表現される。以下の説明では、I DがURLである場合について説明する。

【0062】図2はURLと送信元のIDの一例を示す 図である。

【0063】同図に示す情報は、クライアントノード101が取得したいコンテンツを指定するリクエストデータ117や118に含まれる識別情報の形態例である。

【0064】次にプロキシサーバノード103は、クライアントノード101の代理としてインターネットとの通信等を行うサーバであって、本実施形態では、この中に情報中継装置122が設けられている。

【0065】情報中継装置122は、入力情報統計データ105,レプリケーション戦略知識107,レプリカコンテンツURL109,URL別レプリケーション間隔108及びレプリカコンテンツデータ110の各データを保持する。また、これらの各データ及びリクエストデータ117に基づき、所定の処理を実行する入力解析部104,レプリケーション戦略決定部107,レプリカ利用判定部112,リクエスト/コンテンツ転送部113及びレプリカ更新部111を備えている。

【0066】ここでまず、入力解析部104は、クライアントから送られたリクエスト117を解析し、入力情報統計データ105を作成する。また、リクエストの全情報をレプリカ利用判定部112に送る。

【0067】入力情報統計データ105は、図示しない記憶手段に過去のリクエストの解析情報等が保存されてなるものである。例えば図3(a)の項目に付いて、図4に示す形態でリクエストの統計情報を保持する。

【0068】図3は入力情報統計データ及びレプリケーション戦略決定部で使用されるデータの内容例を示す図である。

【0069】図4は入力情報統計データの保存形態の一例を示す図である。

【0070】なお、図3(a)に示す各項目のうち、URL(1)、最新リクエスト発行時刻(2)、総リクエスト回数(3)、リクエスト発生頻度(4)については、入力解析部104が受信したリクエスト117に基づき、解析あるいは計算されて更新されるものである。また、レプリカ使用回数(5)については、後述するレプリカ利用判定部112によってレプリカが使用されたときにインクリメントされる。

【0071】レプリケーション戦略決定部106は、レプリケーション戦略知識107に基づいて入力情報統計データ105を利用し、どのコンテンツをレプリケーションの対象にし、どの程度の間隔でレプリカを最新状態に更新するか等を決定し、その結果をURL別レプリケーション間隔108に出力する。ここで、レプリケーション戦略知識107は、レプリケーション戦略決定部1

06で利用する知識データであり、例えば図5に示す形態で知識を保持する。

【0072】図5はレプリケーション戦略知識の内容例を示す図である。

【0073】同図に示すレプリケーション戦略知識107の各例に対応して、レプリケーション戦略決定部106がどのようなレプリケーション間隔決定を行うかを説明すると以下の通りである。

【0074】レプリケーション戦略決定部106は、各10 URLに対応するレプリカが図5に示す処理#1~#4のうち、何れかの処理条件を満たすか否かを調べ、条件を満たす場合には、その処理に規定されたレプリケーション間隔をURL別レプリケーション間隔108に出力する。また、レプリケーション登録削除の場合には、レプリカコンテンツURL109から対応するURLを削除する。

【0075】また、レプリケーション戦略決定部106は、レプリケーション戦略決定処理に先立ち、図3

(b) に示すレプリカ使用率 (6) を計算し、当該戦略 20 決定処理の間、これを保持する。

【0076】さて、図5における処理#1は、最新リクエスト発行時刻(2)が現在時刻から3時間より前であって、かつ、レプリカ使用率(6)が0.5より大きい場合には、そのURLについてのレプリケーション間隔を5時間とするものである。この条件で比較的長時間である5時間と間隔設定するのは、リクエスト頻度の割には情報中継装置122が保持するレプリカは高確率でそのまま使用されることから、サーバノード114における対応コンテンツの変更頻度が相対的に低いと予想できるからである。別のいい方をすれば、この場合はコンテンツの変更頻度に比べてリクエスト頻度が相対的に高いということになる。

【0077】図5における処理#2は、最新リクエスト発行時刻(2)が現在時刻から3時間より前であって、かつ、レプリカ使用率(6)が0.5以下の場合には、そのURLについてのレプリケーション間隔を2時間とするものである。この条件で比較的短い時間である2時間と間隔設定するのは、リクエスト頻度の割には情報中継装置122が保持するレプリカの使用率は低く、サーバノード114における対応コンテンツの変更頻度が相対的に高いと予想できるからである。別のいい方をすれば、この場合はコンテンツの変更頻度に比べてリクエスト頻度が相対的に低いということになる。

【0078】図5における処理#3は、単位時間あたりのリクエスト発生頻度(4)が5より大きく、かつ、レプリカ使用率(6)が0.8より小さい場合には、そのURLについてのレプリケーション間隔を頻度計測単位時間の1/3とするものである。これは、レプリケーション間隔を単なる時間で設定するのではなくリクエストを発生頻度やレプリカ使用率といった概念に対応させて規

定するものである。また、この処理#3の場合は、リク エスト要求が高くかつサーバ側におけるコンテンツ変更 頻度が高い場合に対応している。

【0079】図5における処理#4は、現在時刻から3 日以上リクエストがない場合には、レプリケーションを 終了させるものである。この場合は、レプリケーション 登録削除の場合であり、レプリケーション戦略決定部1 06はレプリカコンテンツURL109, URL別レプ リケーション間隔108及びレプリカコンテンツデータ 110からそのURLについての関連情報を削除する。

【0080】なお、図5に示すレプリケーション戦略知 識107は、種々考えられる戦略知識の例示であって、 その他の戦略知識を適用させることもできる。例えば処 理#4にAND条件で"固定でないコンテンツであるか 否か"という条件を加え、これらの両条件が成立したと きのみ"レプリケーション終了"とさせてもよい。この 場合には、3日リクエストされずかつクライアントが固 定的にリクエストするコンテンツでない場合にのみ、レ プリケーションが登録削除されることになる。

【0081】URL別レプリケーション間隔108は、 レプリケーション戦略決定部106で決定された、UR L毎のレプリケーション間隔のデータが保持されたもの である。例えば図6に示す形態でURL毎のレプリケー ション間隔の値を保持する。

【0082】図6はURL別レプリケーション間隔の内 容例を示す図である。

【0083】レプリカコンテンツURL109は、レプ リケーション戦略決定部106で決定された、レプリケ ーション対象となるコンテンツのURLリストが保持さ れているものである。例えば図7に示すような形態でレ 30 プリケーション対象コンテンツのURLを保持する。

【0084】図7はレプリカコンテンツURLの一例を 示す図である。

【0085】レプリカコンテンツデータ110は、レプ リカコンテンツURL109にリストアップされている URLに対応するコンテンツのレプリカ実体が保持され たものである。例えば図8に示す形態でレプリカコンテ ンツ実体を保持する。

【0086】図8はレプリカコンテンツデータの一例を 示す図である。

【0087】レプリカ更新部111は、URL別レプリ ケーション間隔108に記述されている間隔で各URL についてのレプリカコンテンツデータ110を更新する ように、リクエスト/コンテンツ転送部113を介して サーバノードにコンテンツを要求する。

【0088】レプリカ利用判定部112は、リクエスト データ117に含まれる時刻と、レプリカコンテンツデ ータ110中のリクエストと対応するコンテンツ実体の 有効期限もしくは更新時刻とを比較し、クライアントノ ード101に対してレプリカを返すかサーバノード11 50 エストデータ117の形態でコンテンツ表示部102か

4から新たに取得してデータを返すかを判定する。ま た、レプリカをクライアントノード101に返すように 判断した場合には、対応するURLについて、入力情報 統計データ105におけるレプリカ使用回数をインクリ メントする。

12

【0089】リクエスト/コンテンツ転送部113は、 レプリカ利用判定部112の判定結果に基づいて、サー バノード114にコンテンツ取得リクエスト118を送 出し、サーバノード114から返されるコンテンツデー 10 タをクライアントノード101に返す。レプリカ利用判 定部112にてレプリカを返すように判断されたときに は、クライアントノード101にレプリカを返す。

【0090】また、リクエスト/コンテンツ転送部11 3は、サーバノード114から取得したコンテンツデー タをレプリカコンテンツデータ110及びレプリカコン テンツURL109に格納する。したがって、リクエス ト/コンテンツ転送部113は、レプリカ更新のみなら ず、新規にリクエストされたコンテンツの格納及びUR

【0091】なお、請求項におけるレプリケーション手 段は、例えばレプリカ更新部111, URL別レプリケ ーション間隔108、レプリカコンテンツデータ11 0, レプリカコンテンツURL109及びリクエスト/ コンテンツ転送部113等が対応し、複製返却手段は、 レプリカ利用判定部112及びリクエスト/コンテンツ 転送部113等が対応する。

【0092】次に、以上のように構成された本実施形態 における情報中継装置の動作について、図9,図10及 び図11を用いて説明する。

【0093】図9は本実施形態におけるリクエスト中継 処理を説明する流れ図である。

【0094】図10は本実施形態におけるレプリケーシ ョン戦略決定処理を説明する流れ図である。

【0095】図11は本実施形態におけるレプリカ更新 処理を説明する流れ図である。

【0096】これら各処理のうち、リクエスト中継処理 及びレプリケーション戦略決定処理と、レプリカ更新処 理とは独立に進む非同期な動作となる。

【0097】まずリクエスト中継処理について説明す 40 る。

【0098】このリクエスト中継処理は、図9に示すよ うに、クライアントノード101からリクエストデータ 117が発行された場合に主に情報中継装置122にて 行われる処理である。

【0099】まず、コンテンツ表示部102に対して利 用者がURLを指定することにより、コンテンツ表示要 求がクライアントノード101から出力される(S 1).

【0100】利用者から出された上記表示要求は、リク

13 ら情報中継装置122の入力解析部104へ送信される (S2)。

【0101】リクエストデータ117の内容は入力解析部104により解析され、リクエストを受け取った時刻の情報を元に、入力情報統計データ105の内容(1)~(4)が更新される(S3)。入力情報統計データ更新後は(S3)、後述するレプリケーション戦略決定処理へ進む。

【0102】一方、ステップS2の処理を受けて、入力解析部104を介して受信した要求内容に基づき、レプ 10リカコンテンツデータ110に格納されている当該URLのレプリカコンテンツの有効期限がレプリカ利用判定部112によって算出される(S4)。

【0103】ここで、有効期限の算出方法は種々の方法が利用可能である。例えばサーバノード114からコンテンツが送信される際、有効期限時刻が添付されるか、最終変更時刻が添付されるため、その値から算出する方法が採用される。

【0104】次に、リクエストに対応するレプリカコンテンツが有効期限内であった場合(S5)、対応するレプリカコンテンツがレプリカコンテンツデータ113より読み出される。この読出コンテンツは、リクエスト/コンテンツ転送部113からクライアントノード101に返される(S6)。

【0105】さらに、レプリカ利用判定部112によって入力情報統計データ106におけるレプリカ使用回数(5)が"1"増やされ(S7)、レプリケーション戦略決定処理となる。

【0106】また、リクエストに対応するレプリカコンテンツが有効期限を過ぎていた場合、又はレプリケーシ 30 ョンされていないコンテンツに対するリクエストである場合(S5)、リクエストデータ117に含まれるサーバノード名に基づいて、リクエスト/コンテンツ転送部113からサーバノード114にリクエストデータ118が転送される。サーバノード114からはリクエストデータ118で指定されたコンテンツが情報中継装置103に返される(S8)。

【0107】サーバノード114から返されたコンテンツは、情報中継装置122のリクエスト/コンテンツ転送部113からクライアントノード101に転送されるとともに(S9)、リクエスト/コンテンツ転送部113の処理により、レプリカコンテンツデータ110の内容が同コンテンツで更新される(S10)。なお、レプリケーションされていないコンテンツの場合には、新たなレプリケーション対象としてデータ(コンテンツ、URL)保持され、以降レプリケーションされることになる。

【0108】なお、レプリカコンテンツデータ110の 内容が更新された後は(S10)、レプリケーション戦 略決定へと処理が進む。 【0109】次に、レプリケーション戦略決定処理の流れについて説明する。レプリケーション戦略決定処理はリクエスト中継処理の図9;S3若しくはS7,S10の処理を受けて開始する。

【0110】まず、図9のステップS3若しくはS7, S10の後に、入力情報統計データ105及びレプリケーション戦略知識107をもとに、レプリケーション戦略決定部106によってURL別レプリケーション間隔108が生成される(t1)。

【0111】具体的には、例えば図4のような入力情報 統計データと図5のようなレプリケーション戦略知識の 場合には以下のようにレプリケーション間隔が決定される。

【0112】まず、リクエストデータ117で指定されるURLの入力情報統計データが取り出される。例えばリクエストデータでhtp://www/foo.htmlが指定された場合、図401行目の情報が取り出される。

【0113】次に、レプリケーション戦略決定部106 20 によってレプリカ使用率(6)が計算されるとともに、 取り出した入力情報統計データにマッチする条件を持つ 知識がレプリケーション戦略知識107から検索され る。例えば現在時刻が1998/09/07/10:0 0であった場合、図4の1行目のデータについて検索す ると、図5の1行目の知識がマッチする。

【0114】次に、見つかった知識に記されているレプリケーション間隔を当該URLのレプリケーション間隔とし、URL別レプリケーション間隔108がレプリケーション戦略決定部106によって更新される。

30 【0115】以上が新たなレプリケーション間隔を設定する場合である。なお、他の処理に該当する場合については上記したとおりである。

【0116】これに対して、見つかった知識に記されているレプリケーション間隔がレプリケーションの終了を示している場合には、レプリケーション戦略決定部106によって、当該URL及び対応するレプリカコンテンツデータがURL別レプリケーション間隔108,レプリカコンテンツURL109,レプリカコンテンツデータ110の各データから削除される(t2)。

40 【0117】また、レプリケーションを終了させる他の方法として、レプリカコンテンツデータ110が定められた大きさよりも大きくなった場合には、コンテンツの優先度情報(図示せず)を参照し、必要性の低いコンテンツをレプリケーション対象から除外するようにしてもよい。この優先度情報としては、例えば最新リクエスト発行時刻が用いられる。また、使用者が別途優先度を設定するようにしてもよい。さらに、この場合には、優先度の低いレプリカを削除する、プロキシサーバノード103のレプリカ削除機能を利用し、レプリカコンテンツ等を削除するようにしても良い。

【0118】なお、本実施形態ではルールベースによる レプリケーション間隔の決定方法を説明したが、入力情 報統計データとレプリケーション戦略知識の形態はこれ に限るものではなく、入力情報統計データの多変量解析 によるレプリケーション間隔値の算出等も考えられる。

【0119】次に、レプリカ更新処理の流れについて説 明する。レプリカ更新処理はリクエスト中継処理及びレ プリケーション戦略決定処理とは非同期に動作するもの である。

格納されている最終レプリカ作成時刻と、URL別レプ リケーション間隔108に格納されているレプリケーシ ョン間隔とがレプリカ更新部111により比較される。 この結果、現在時刻が最終レプリカ作成時刻からレプリ ケーション間隔の時間以上経過しているURLがあれ ば、そのコンテンツをサーバノード114からダウンロ ードするように、レプリカ更新部111からリクエスト /コンテンツ転送部113に要求される。

【0121】リクエスト/コンテンツ転送部113によ ってコンテンツがダウンロードされ、レプリカコンテン 20 ツデータ110がダウンロードデータで置き換えられ、 レプリカが更新される(u1)。

【0122】レプリカ更新後、レプリカ更新部111は 一定時間停止し、その後、ステップ u 1 の処理が繰り返 される(u2)。

・【0123】上述したように、本発明の実施の形態に係 る情報中継装置は、レプリカ更新部111を設け、リク エスト中継処理と非同期にレプリケーション処理を実行 して、予めレプリカコンテンツを更新しておくようにし 最新のものに保たれている確率を高くすることができ、 クライアントリクエストに対するヒット率を向上させる ことができる。

【0124】また、レプリケーション戦略決定部106 を設け、リクエストの頻度に応じてレプリカ対象コンテ ンツを増減させるようにしているので、限られた容量の レプリカ記憶領域に対し、クライアントリクエスト頻度 の高いコンテンツがレプリケーションされるようにな り、クライアントからの不特定なコンテンツ取得要求に 対するヒット率を向上させることができる。

【0125】また、今までのPushプラットフォーム (Castanet等)では、あらかじめ設定したコン テンツだけがPushの対象となり、クライアント側の 要求の変化に柔軟に対応できないが、本発明では、レプ リカコンテンツデータ110に入っていなかったコンテ ンツは、以降自動的に Push対象になるため、柔軟な キャッシング処理(レプリケーション)を実現させるこ とができる。

【0126】さらに、今までのPushプラットフォー ムでは、キャッシュエリアが足りなくならないように、 必要なくなったコンテンツを全て手作業でPush対象 から外す必要があった。これに対して、本発明では、コ ンテンツ毎に設定される優先度に基づいて自動的にPu sh対象から外すようにしたので、キャッシュエリア (レプリカコンテンツデータ110) が溢れることがな

16

(発明の第2の実施の形態) 第1の実施形態では、レプ リカ利用判定部112にてレプリカが有効期限を過ぎて いると判定された場合には、リクエスト117を無条件 【0120】まず、レプリカコンテンツURL109に 10 にサーバノード114へリクエスト118として転送し ていた。

> 【0127】これに対し、本実施形態では、レプリカコ ンテンツがサーバノード上のオリジナルコンテンツと同 一であるかどうかを確認することにより、サーバノード 114からの無駄なコンテンツのダウンロードを無くす ようにしたものである。

> 【0128】本実施形態の情報中継装置は、リクエスト /コンテンツ転送部113の処理が修正される他、第1 の実施形態と同様に構成されている。

【0129】リクエスト/コンテンツ転送部113は、 第1の実施形態と同様に構成される他、サーバノード1 14からコンテンツをダウンロードする際、まず、コン テンツ属性情報のみを取得し、当該コンテンツ属性情報 に基づきレプリカコンテンツが最新でない場合にのみコ ンテンツの全体を取得するようになっている。

【0130】このためのリクエストデータ118の内容 として、図12、図13に示すように2種類が用意され ている。

【0131】図12は本発明の第2の実施形態にて使用 たので、情報中継装置内のレプリカコンテンツデータが 30 されるコンテンツ属性情報だけを取得するリクエスト例 を示す図である。

> 【0132】同図のリクエストでは、リクエストのタイ プが「属性情報のみ」であって、そのURLが「htt p://www.aaa.bbb/foo.htmlj であることを示している。

> 【0133】ここで、コンテンツの属性情報としては、 少なくとも「コンテンツの最終変更時刻(新規コンテン ツの場合は作成時刻)」が含まれている。

【0134】図13はコンテンツ全体を取得するリクエ 40 スト例を示す図である。

【0135】同図のリクエストでは、リクエストのタイ プが「コンテンツ全体」であって、そのURLが「ht tp://www.aaa.bbb/foo.htm 1」であることを示している。

【0136】また、リクエスト/コンテンツ転送部11 3は、入力情報統計データ105にオリジナルコンテン ツの変更頻度情報を追加する。この情報は例えば以下の 式によって求められる。

【0137】変更頻度情報=コンテンツの全体取得リク 50 エスト回数÷コンテンツの属性取得リクエスト回数

レプリケーション戦略知識107は、オリジナルコンテンツの変更頻度を条件に含むことができる。例えばオリジナルコンテンツの変更頻度が所定値範囲の条件であれば、レプリケーション間隔をある値に設定する等の処理である。

17

【0138】次に、以上のように構成された本実施形態における情報中継装置の動作について、図14を用いて説明する。

【0139】図14は本実施形態におけるリクエスト中継処理を説明する流れ図である。

【0140】本実施形態の動作においては第1の実施形態と比較してリクエスト中継処理が変更される。

【0141】まず、レプリカコンテンツが有効期限内である場合には、第1の実施形態と同様な処理が実行される ($v1\sim v7$)。 すなわち図9に示すステップS $1\sim S7$ と、ステップ $v1\sim v7$ とは同様であるため、その説明は省略する。

【0142】次に、レプリカが有効期限を過ぎていると判定された場合(v5)、リクエスト/コンテンツ転送部118によりサーバノード114にコンテンツ属性取得リクエスト118が送信され、当該コンテンツの属性情報が取得される(v8)。

【0143】取得した属性情報に含まれる最終変更時刻と、対応するレプリカの最終レプリカ作成時刻とがリクエスト/コンテンツ転送部113にて比較され、オリジナルコンテンツがレプリカより新しいかが判定される(v9)。

【0144】オリジナルコンテンツがレプリカより新しいと判定された場合 (v9)、サーバからコンテンツ全体が取得され(v10)、レプリカコンテンツデータ110が更新され(v11)、さらに、当該URLに関する入力情報統計データが変更される。

【0145】また、コンテンツ全体が取得された後(v10)、当該コンテンツがクライアントノードに返される(v12)。

【0146】一方、ステップ v 9 において、最終レプリカ作成時刻がオリジナルコンテンツの最終変更時刻より遅い場合、レプリカは最新のオリジナルコンテンツと同一であると判定され、レプリカコンテンツがクライアントノード101へ返される(v 13)。その後、レプリカ使用回数がインクリメントされる(v 14)。

【0147】上述したように、本発明の実施の形態に係る情報中継装置は、レプリカコンテンツがサーバノード上のオリジナルコンテンツと同一であるかどうかを確認するようにしたので、サーバノード114からの無駄なコンテンツのダウンロードを無くすことができ、有効期限を過ぎても変化が無いコンテンツに対するレスポンス時間の短縮が期待できる。

【 0 1 4 8 】また、オリジナルコンテンツの更新頻度に レブリカコンアンツァータ 2 0 7 から当該コンテンプを 基づきレプリケーション間隔を調整することが可能であ *50* クライアントノードに返し、存在しなければレプリケー

るので、有効期限が明示的に設定されていないコンテンツのレプリカ更新間隔を確率的な意味で適切に設定することができ、リクエスト中継処理中にコンテンツ全体を取得しなければならない状況が起きにくくなる。

【0149】なお、本実施形態では属性情報の事前要求をクライアントノード101からリクエスト117があった場合についてのみ説明したが、この属性情報の事前要求は、リクエスト中継処理のみならず、レプリカ更新処理の場合に適用しても良い。この場合、レプリカ更新犯理の場合に適用しても良い。この場合、レプリカ更新10部111がレプリカ更新すべきと判断したときに、属性情報の事前要求が行われ、コンテンツが変更しているときのみダウンロードされることになる。

(発明の第3の実施の形態)第1,第2の実施形態は、いわゆるインテリジェントプルと呼ばれる技術を応用したものであるが、本実施形態ではプッシュ技術を利用する。このプッシュ技術利用と関連し、リクエスト/コンテンツ転送部とコンテンツ送信部の間の通信路にマルチキャスト技術が利用されており、これによりサーバノードから複数の情報中継装置に対し能動的にデータを送信20 することができるようになっている。

【0150】図15は本発明の第3の実施形態に係る情報中継装置を適用したプロキシサーバを含むネットワークシステムの構成例を示すブロック図である。なお、同図に示す情報中継装置203はプロキシサーバに含まれるものであるが、両者の関係は第1の実施形態の場合と同様であるので、ここではプロキシサーバの表示を省略している。

【0151】本実施形態に用いられるネットワーク自体や、クライアントノード201、プロキシサーバノード及びサーバノード211間の関係、さらにはこれら各部の基本的な機能は、第1の実施形態の各ノード101,103及び114の場合と同様であるのでここでは詳細説明を省略する。

【0152】まず、クライアントノード201はクライアントノード101と同一の構成である。また、クライアントノードから送られるリクエストデータ208もリクエストデータ117と同一である。

【0153】情報中継装置203は、レプリケーション対象URL206,レプリカコンテンツデータ207,0レプリケーション戦略知識221及び入力情報統計データ222の各データを図示しない記憶手段に保持する。また、これらの各データ及びリクエストデータ208に基づき、所定の処理を実行するレプリカ利用判定部204,リクエスト/コンテンツ転送部205及び登録削除判断部223を備えている。

【0154】ここでまず、レプリカ利用判定部204 は、リクエストデータ208に含まれるURLのコンテンツがレプリケーション対象URL206に存在すれば レプリカコンテンツデータ207から当該コンテンツを クライアントノードに返し 左右したければレプリケー ション対象URL206に当該URLを追加し、サーバノード211に新規レプリケーション対象コンテンツとして登録するリクエスト209を送る。

19

【0155】また、レプリカ利用判定部204は、リクエストデータ208に基づき、そのURL別に、最新リクエスト発行時刻を入力情報統計データ222として保持させる。

【0156】リクエスト/コンテンツ転送部205は、サーバノード211から送られて来たコンテンツデータ210のうち、レプリケーション対象URL206に登 10録されているURLのコンテンツのみをレプリカコンテンツデータ207に記録する。

【0157】レプリケーション対象URL206は、情報中継装置203がレプリケーション対象とするコンテンツのURLを記録するデータエリアである。例えば図16の形態のデータ構造を持つ。

【0158】図16は本実施形態におけるレプリケーション対象URLのデータ構造例を示す図である。

【0159】レプリカコンテンツデータ207は、レプリカコンテンツを記録するデータエリアである。例えば *20*図17の形態のデータ構造を持つ。

【0160】図17は本実施形態におけるレプリカコンテンツデータのデータ構造例を示す図である。

【0161】レプリケーション戦略知識221には、レプリカコンテンツデータ207内のレプリカコンテンツを削除する条件を示すデータである。この条件は、「最新のリクエスト発生が現在時刻の3日前」や「最新のリクエスト発生が現在時刻の3日前 AND 当該URLが固定コンテンツでない」等である。

【0162】登録削除判断部223は、入力情報統計データ222の最新リクエスト発行時刻及びレプリケーション戦略知識221の登録削除条件から登録削除すべきURLを判断する。同判断部223は、あるレプリカコンテンツを登録削除すべきと判断したときには、レプリケーション対象URL206及びレプリカコンテンツデータ207から対応するデータを削除するとともに、サーバノード211に登録削除データを送信する。

【0163】一方、サーバノード211は、コンテンツデータ214、レプリケーション対象URL216及びレプリケーション配送先装置名217の各データを図示しない記憶手段に保持するとともに、これらのデータに関連して一定の処理を行うコンテンツ送信部212、更新検出部213及びレプリケーション対象URL登録部215を備えている。

【0164】レプリケーション対象URL登録部215は、リクエストデータ209に含まれるURLをレプリケーション対象URL216に登録するとともに、リクエストデータ209の送信元の情報中継装置名をレプリケーション配送先装置名217に登録する。

【0165】また、レプリケーション対象URL登録部 50 処理の流れとなる。

215は、情報中継装置203の登録削除判断部223 から削除要求データ224を受けると、当該データ22 4に含まれるURLをレプリケーション対象URL21 6から削除し、対応するデータをレプリケーション配送 先装置名217から削除する。

【0166】レプリケーション対象URL216は、サーバノード211から情報中継装置203にレプリケーションのために送信するコンテンツのURLリストである。複数の情報中継装置203からリクエストデータ209を受けている場合、各情報中継装置を区別せず記録する。例えば情報中継装置のレプリケーション対象URL206と同様な図16の形態を持つ。

【0167】コンテンツデータ214は、サーバノード 211がオリジナルデータを持つコンテンツデータの集 合である。

【0168】更新検出部213は、コンテンツデータ214の変化を検知し、それがレプリケーション対象URL216に含まれていれば、URLとコンテンツデータ 実体をコンテンツ送信部212へ送る。

【0169】更新検出部213におけるコンテンツデータの変化を検知する方法としては、例えば以下のような何種類かの方法が考えられる。

【0170】A. 一定時間毎に全てのコンテンツの最終 更新時刻を確認し、前回の確認時刻よりも後に更新が起 きたコンテンツを見つける。

【0171】B. コンテンツを変更する時に使用するツールから、変更後のコンテンツをコンテンツデータ21 4に記録する際に更新検出部213に知らせる。

【0172】C. OSやハードウェアで、記憶装置上で 30 データの変化があったことを検出する機能が備わっている場合、データ変化を検出した時点で更新検出部 213 に知らせる。

【0173】コンテンツ送信部212は、更新検出部213から送られたURLとコンテンツの組を、レプリケーション配送先装置名217に登録されている全ての情報中継装置203に向けて送信する。

【0174】次に、以上のように構成された本実施形態における情報中継装置の動作について、図18、図19、図20及び図21を用いて説明する。

7 【0175】図18は本実施形態におけるリクエスト中 継処理を説明する流れ図である。

【0176】図19は本実施形態におけるレプリカ対象 登録処理を説明する流れ図である。

【0177】図20は本実施形態におけるレプリカ配信 処理を説明する流れ図である。

【0178】図21は本実施形態における登録削除処理 を説明する流れ図である。

【0179】ここで、図18及び図19の処理は一連の流れとして処理が進むが、図20及び図21は独立した処理の流れとなる。

22

【0180】まず、図18、図19の動作の流れを説明 する。

【0181】ステップw1は図9のステップS1と同一 の処理になる。

【0182】次に、クライアントノード201からのリ クエストデータ208は、レプリカ利用判定部204に て受信され(w2)、リクエストに含まれるURLがレ プリケーション対象URL206に登録済みかが調べら れる (w3)。

【0183】既に登録済みであった場合には(w3)、 レプリカ利用判定部204によってレプリカコンテンツ データ207のレプリカがクライアントノード201に 返され (w 4) 、終了する。

【0184】一方、登録済みでなかった場合(w 3)、 レプリケーション対象URL206に、リクエストに含 まれるURLが追加される(w5)。 さらに、サーバノ ード211に対し、レプリケーション対象URL登録及 びコンテンツ取得のリクエスト209が送信される(w

【0185】サーバノード211のコンテンツ送信部2 12によって、リクエスト209に含まれるURLのコ ンテンツが情報中継装置203に返され、さらに情報中 継装置203によりクライアントノード201に転送さ れる。(w7)このリクエスト中継処理に連動してレプ リカ対象登録処理が図19に示すようにして実行され る。

【0186】まず、リクエスト209に含まれるURL はレプリケーション対象URL登録部215に引き渡さ れ、このURLがサーバノード211のレプリケーショ ト209の送信元装置の識別名がレプリケーション対象 URL登録部215によりレプリケーション配信先装置 名217に追加される(x2)次にレプリカ配信処理に ついて説明する。

【0187】まず、コンテンツデータ214内のコンテ ンツの内容変更もしくは新規作成が更新検出部213で 検知される(y 1)。

【0188】変化を検知したコンテンツがレプリケーシ ョン対象URL216に含まれるコンテンツか否か更新 検出部213により判断される(y2)。

【0189】ここで、レプリケーション対象であった場 合には、コンテンツ送信部212を通じてレプリケーシ ョン配送先装置名217に登録されている装置にコンテ ンツ210が送信される(y3)。この送信の際には、 マルチキャスト技術が利用され、これによりサーバノー ドから複数の情報中継装置203に対し能動的にデータ 送信が行われる。図15に示すのはこの複数の情報中継 装置203のうちの一つである。

【0190】情報中継装置203においては、サーバノ ード211から送られて来たコンテンツ210のURL 50 更されたコンテンツ自体を情報中継装置203に送信す

が、レプリケーション対象URL206に含まれるかど うかがリクエスト/コンテンツ転送部205によって判 定される(y4)。レプリケーション対象URLに含ま れる場合には、レプリカコンテンツデータ207はコン テンツ210によって更新される(y5)。

【0191】このように、レプリカ対象登録処理によっ て、レプリカ対象がプッシュ技術を利用したサーバノー ド211に登録され、さらに、その登録URLについて レプリカ配信処理によって情報中継装置203に配布さ 10 れる。

【0192】ここで、サーバノード211に登録される レプリケーション対象URLが増えすぎないようにする ために、情報中継装置203によって登録削除処理が実 行される。

【0193】図21に示す登録削除処理では、まず、登 録削除判断部223によって登録削除判断が開始され、 そのために、入力情報統計データ222の最新リクエス ト発行時刻及びレプリケーション戦略知識221の登録 削除条件が読み出される(z1)。

【0194】つづいて、最新リクエスト発行時刻に基づ 20 き、各URLについて、登録削除条件を満たしているか 否かが判断される(z2)。

【0195】その結果、登録削除条件を満たすURLが あれば、そのURLに関連したレプリケーション対象U RL206及びレプリカコンテンツデータ207が削除 され (z3)、サーバノード211に対して削除要求デ ータ224が出力される(z4)。

【0196】サーバノード211においては、削除要求 データ224を受け取ったレプリケーション対象URL ン対象URLに追加される(\mathbf{x} 1)。さらに、リクエス 30 登録部 2 1 5 により、同データ 2 2 4 に含まれるURL についてのレプリケーション対象URL216及びレプ リケーション配送先装置名217についての情報が削除 される (z5)。

【0197】上述したように、本発明の実施の形態に係 る情報中継装置は、サーバノード211におけるオリジ ナルコンテンツデータの変更と連動してレプリケーショ ン処理が起きるようになっているので、情報中継装置中 のレプリカコンテンツデータは常に最新状態に保たれ、 クライアントノードからのリクエストに迅速に対応する 40 ことができる。

【0198】すなわち今までのProxyサーバは一度 取得したコンテンツはそのまま保持するだけなので、オ リジナルが更新されたら、次回のブラウザからのアクセ ス時にもう一度サーバから転送し直さなければならなか った。しかし本発明では、常にProxyの持つコンテ ンツが最新であるため、ブラウザから見た平均レスポン ス時間の向上を見込むことができる。

【0199】なお、本実施形態では、サーバノード21 1上でコンテンツデータ214の変更が起きた時点で変 23

るようにしたが、本発明はこのような形態に限られるものではない。例えば第2の実施形態と組み合わせ、コンテンツデータ214の変更時にはコンテンツ自体でなく、その属性情報のみをリクエスト/コンテンツ転送部205に送信する。そして、同転送部205にてレプリカコンテンツが最新のものであるか否かを判断した上で、レプリカが最新でない場合にのみ、リクエスト/コンテンツ転送部205から同コンテンツのリクエスト118を発行し、レプリカを更新するようにしてもよい。

(発明の第4の実施の形態)第1,第2及び第3の実施 10 されている。 形態では、コンテンツのURL及び実体のみについての 【0209】 レプリケーションについて説明しているが、本実施形態 06に情報中では、コンテンツ毎に設定されているアクセスコントロ 【0210】 ール情報をレプリカコンテンツと共に保存する場合を説 は、比較的人 明する。 LANでその

【0200】本実施形態の情報中継装置は、アクセスコントロール判断部が設けられ、レプリカコンテンツデータ110,207にアクセスコントロール情報が保持されるようになっている他、第1~第3の実施形態と同様に構成されている。

【0201】ここで、アクセスコントロール情報とは、「Aというユーザはこのコンテンツを見ることができる」といった内容の情報であり、これによりクライアントノードの利用者毎にアクセスできるコンテンツを制限することができる。

【0202】アクセスコントロール判断部は、このアクセスコントロール情報に基づいて、コンテンツアクセス制限を実行する。

【0203】このように構成された本実施形態の情報中 継装置の動作としては、まず、クライアントからのリク エストデータにユーザ識別名が加わる。

【0204】情報中継装置内のレプリカコンテンツデータに登録されたアクセスコントロール情報と、クライアントユーザ識別名とがアクセスコントロール判断部により比較される。その結果、アクセスが許されたユーザにのみレプリカコンテンツが返される。

【0205】上述したように、本発明の実施の形態に係る情報中継装置は、コンテンツと共にアクセスコントロール情報を付加して配布するようにしたので、アクセスコントロールが必要なコンテンツに対しても、クライアントから見た時のレスポンスタイムを短縮することができる。

【0206】なお、同様な場合、第1~第3の実施形態では、ユーザ毎のアクセスコントロール情報を得るためにはサーバノードに問い合わせる必要がある。

(発明の第5の実施の形態)上記第1~第4の実施形態は、情報中継装置をインターネットのプロキシサーバに適用する例で説明したが、本実施形態ではファイルサーバシステムに適用する場合を説明する。

【0207】図22は本発明の第5の実施形態に係る情 50 光ディスク (CD-ROM、CD-R、DVD等)、光

報中継装置を適用するファイルサーバシステムの全体構 成例を示す図である。

【0208】このシステムは、本社301に大規模ファイルサーバ302が設置され、これが第1~第4の実施形態のサーバノード114,211に対応する。この大規模ファイルサーバ302は、比較的低速なLANを介して本社301内の各部門に設けられた小規模ファイルサーバ303,304に接続され、また公衆回線を介して各支社の小規模ファイルサーバ305,306に接続されている。

【0209】これらの小規模ファイルサーバ303~3 06に情報中継装置122,203が設けられる。

【0210】各小規模ファイルサーバ303~306 は、比較的小規模の容量のファイルサーバであり、高速 LANでその部門若しくは支社内のクライアントにファ イル情報を提供できるようになっている。また、自己が 有しない情報を要求された場合には、同情報を大規模フ ァイルサーバ302に請求する。この情報が第1~第4 実施形態のコンテンツに相当する。また、ファイル検索 20 情報がURLに相当する。

【0211】また、大規模ファイルサーバ302は、全ての情報を格納するものであり、小規模ファイルサーバ303~306からの要求に応じてデータを送信するようになっている。

【0212】このように構成されたファイルサーバシステムでは、クライアント~小規模ファイル~大規模ファイルサーバ間が、第1~第4の実施形態におけるクライアントノード~プロキシサーバノード~サーバノード間と同様な関係となる。

70 【0213】したがって、その部門や支社においてある 程度以上の頻度で使用される情報は、容量の少ない小規 模データベースに格納され、使用しない情報は小規模デ ータベースから排除されていくことになる。

【0214】上述したように、本発明の実施の形態に係る情報中継装置は、第1~第4の実施形態と同様な構成をファイルサーバシステムに設けたので、元のファイルサーバに、セクション毎に設けられた小ファイルサーバが問合せに行くような場合でも、第1~第4の実施形態と同様な効果が得られる。

40 【0215】また、本発明の適用範囲は、インターネットやファイルサーバシステムに限られるものでなく、実施形態に示した状況と類似する状況が生じる計算機・通信システムに対しては種々適用することが可能である。例えばFTP等にも適用可能である。

【0216】さらに、実施形態に説明した装置は、記憶 媒体に格納したプログラムをコンピュータに読み込ませ ることで実現させることができる。

【0217】ここで本発明における記憶媒体としては、 磁気ディスク、フロッピーディスク、ハードディスク、 米ディスク (CD-ROM CD-R DVD等) ** 磁気ディスク(MO等)、半導体メモリ等、プログラム を記憶でき、かつコンピュータが読み取り可能な記憶媒 体であれば、その記憶形式は何れの形態であってもよ

【0218】また、記憶媒体からコンピュータにインス トールされたプログラムの指示に基づきコンピュータ上 で稼働しているOS(オペレーティングシステム)や、 データベース管理ソフト、ネットワークソフト等のMW (ミドルウェア) 等が本実施形態を実現するための各処 理の一部を実行してもよい。

【0219】さらに、本発明における記憶媒体は、コン ピュータと独立した媒体に限らず、LANやインターネ ット等により伝送されたプログラムをダウンロードして 記憶又は一時記憶した記憶媒体も含まれる。

【0220】また、記憶媒体は1つに限らず、複数の媒 体から本実施形態における処理が実行される場合も本発 明における記憶媒体に含まれ、媒体構成は何らの構成で あってもよい。

【0221】なお、本発明におけるコンピュータは、記 憶媒体に記憶されたプログラムに基づき、本実施形態に おける各処理を実行するものであって、パソコン等の1 つからなる装置、複数の装置がネットワーク接続された システム等の何れの構成であってもよい。

【0222】また、本発明におけるコンピュータとは、 パソコンに限らず、情報処理機器に含まれる演算処理装 置、マイコン等も含み、プログラムによって本発明の機 能を実現することが可能な機器、装置を総称している。

[0223]

【発明の効果】以上詳記したように本発明によれば、オ リジナルコンテンツの更新頻度が高く、さらにクライア ントから不特定多数のサーバへの情報提供要求が出力さ れる場合において、その平均レスポンスタイムを向上さ せることができる情報中継装置及び記憶媒体を提供する ことができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第1の実施形態に係る情報中継装置を 適用したプロキシサーバを含むネットワークシステムの 構成例を示すブロック図。

【図2】URLと送信元のIDの一例を示す図。

【図3】入力情報統計データ及びレプリケーション戦略 40 決定部で使用されるデータの内容例を示す図。

【図4】入力情報統計データの保存形態の一例を示す 図。

【図 5 】レプリケーション戦略知識の内容例を示す図。

【図6】URL別レプリケーション間隔の内容例を示す 図。

【図7】レプリカコンテンツURLの一例を示す図。

【図8】レプリカコンテンツデータの一例を示す図。

【図9】同実施形態におけるリクエスト中継処理を説明 する流れ図。

26 【図10】同実施形態におけるレプリケーション戦略決 定処理を説明する流れ図。

【図11】同実施形態におけるレプリカ更新処理を説明 する流れ図。

【図12】本発明の第2の実施形態にて使用されるコン テンツ属性情報だけを取得するリクエスト例を示す図。

【図13】コンテンツ全体を取得するリクエスト例を示 す図。

【図14】同実施形態におけるリクエスト中継処理を説 10 明する流れ図。

【図15】本発明の第3の実施形態に係る情報中継装置 を適用したプロキシサーバを含むネットワークシステム の構成例を示すブロック図。

【図16】同実施形態におけるレプリケーション対象U RLのデータ構造例を示す図。

【図17】同実施形態におけるレプリカコンテンツデー タのデータ構造例を示す図。

【図18】同実施形態におけるリクエスト中継処理を説 明する流れ図。

【図19】同実施形態におけるレプリカ対象登録処理を 説明する流れ図。

【図20】同実施形態におけるレプリカ配信処理を説明 する流れ図。

【図21】同実施形態における登録削除処理を説明する 流れ図。

【図22】本発明の第5の実施形態に係る情報中継装置 を適用するファイルサーバシステムの全体構成例を示す 図。

【符号の説明】

30 101…クライアントノード

103…プロキシサーバノード

104…入力解析部

105…入力情報統計データ

106…レプリケーション戦略決定部

107…レプリケーション戦略知識

108…URL別レプリケーション間隔

109…レプリカコンテンツURL

110…レプリカコンテンツデータ

111…レプリカ更新部

112…レプリカ利用判定部

113…リクエスト/コンテンツ転送部

114…サーバノード

115…コンテンツ送信部

116…コンテンツデータ

117, 118…コンテンツ取得リクエスト

121…公衆回線

122…情報中継装置

201…クライアントノード

202…コンテンツ表示部

50 203…情報中継装置

27

- 204…レプリカ利用判定部
- 205…リクエスト/コンテンツ転送部
- 206…レプリケーション対象URL
- 207…レプリカコンテンツデータ
- 208…リクエストデータ
- 209…リクエストデータ
- 210…コンテンツデータ
- 211…サーバノード
- 212…コンテンツ送信部
- 213…更新検出部
- 214…コンテンツデータ

215…レプリケーション対象URL登録部

216…レプリケーション対象URL

217…レプリケーション配送先装置名

221…レプリケーション戦略知識

222…入力情報統計データ

223…登録削除判断部

301…本社

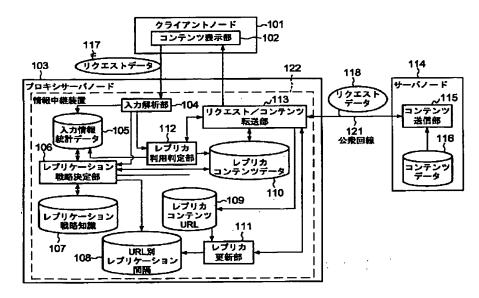
302…大規模ファイルサーバ

303, 304, 305, 306…小規模ファイルサー

10 バ

【図1】

【図16】



URL http://www/foo.html http://www/2/bar.gif

【図2】

]	【図3】
	[四3]

URL	http://www.toshiba.co.jp/foo/bar.html	
送信元	client1.toshiba.co.jp	

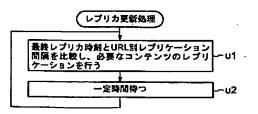
【図4】

(1)	(2)	(3)	(4)	(5)
http://www/foo.html	1998/09/07/09:12	35	3	22
http://www2ihar.aif	1999/09/07/08:00	18	7	42

(a) 入力情報統計データ

項目書号	項目名	項目の意味
(1)	URL	コンテンツを特定するURL
(2)	最新リクエスト発行 時刻	最も最近に当該URLについて発行された リクエストの発行時刻
(3)	総リクエスト回数	システム管理者が定めた時点から現在ま での、当該URLに関する総リクエスト数
(4)	リクエスト発生頻度	単位時間当たりのリクエスト発生回数
(5)	レブリカ使用回数	レブリカが返された数

【図11】



(b) レプリケーション戦略決定部での計算データ

(0)	4 -4 11 ± 24 mm	リクエスト数に対し、	レプリカが退され
(6)	レプリカ使用率	た数の割合 (5)/(3)	

【図12】

項目	内容
リクエストタイプ	属性情報のみ
URL http://www.aaa.bbb/foo.html	

【図5】

处理	//////////////////////////////////////	レブリケーション問題
#1	最新リクエスト発行時刻(2)>現在時刻の3時間 AND レプリカ使用率(6)>0.5	5 時間
#2	最新リクエスト発行時刻(2)>現在時刻の3時間 AND レプリカ使用率(6)=<0.5	2時間
#3	{リクエスト発生頻度 (4) >5} AND {レブリカ使用率 (6) <0.8}	頻度計測単位時間/3
#4	最新リクエスト発行時刻(2) >現在時期の3日前	レブリケーション終了

【図6】

【図7】

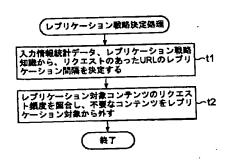
URL	レブリケーション間隔
http://www/foo.html	5時間
http://www2/bar.gif	1時間

URL	最終レブリカ作成時刻
http://www/foo.html	1998/09/07/09:00
http://www2/bar.glf	1998/09/07/09:00
timps/t///waraang/	

【図8】

URL	レブリカ実体	有限兼限
http://www/foo.html	foo.htmlを構成するデータ	1998/09/08/08:10
http://www2/bar.gif	bar.gifを構成するデータ	1998/09/08/09:35

【図10】

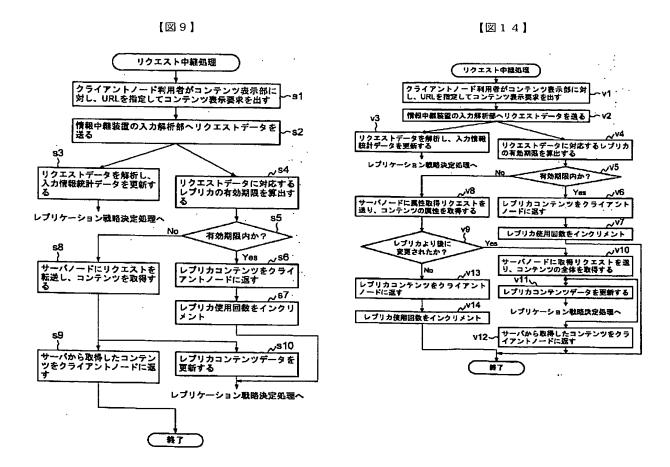


【図13】

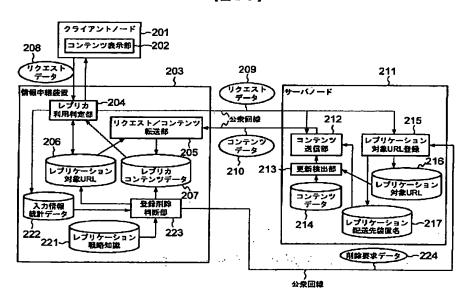
項目	内 容
リクエストタイプ	全体
URL	http://www.asa.bbb/foo.html

【図17】

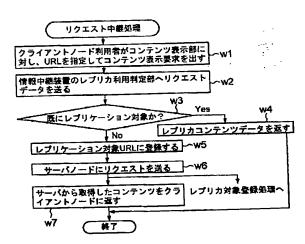
URI	レブリカ実体
http://www/foo.html	foo.htmlを構成するデータ
http://heese/2/fpar.ciff	bar.gifを構成するデータ



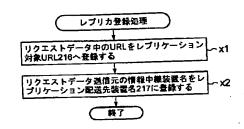
【図15】



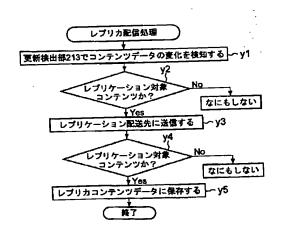
【図18】



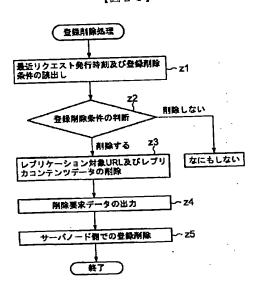
【図19】



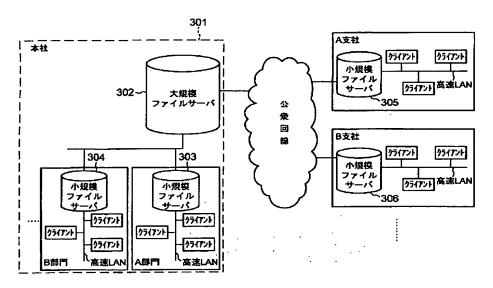
【図20】



【図21】



【図22】



フロントページの続き

F ターム(参考) 58089 GA19 GA21 HA01 JA22 JB15 KA05 KB06 KD04 5K030 GA03 HA04 HC01 HD01 KA07 LD17 LD20 9A001 JJ04 JJ25 JJ27

. . .

THIS PAGE BLANK (USPTO)